Memory module

Patent Number: US2001024389

Publication date: 2001-09-27

HORIGUCHI MASASHI (JP); NISHIO YOJI (JP); FUNABA SEIJI (JP); NAKAGOME Inventor(s):

YOSHINOBU (JP)

Applicant(s):

Requested Patent: JP2001256772

Application

US20010803148 20010312 Number: Priority Number(s): JP20000072484 20000310

IPC Classification: G11C7/00

EC Classification: G11C5/00, H01L23/538J, H01L25/065, H01L25/065N, H01L25/065S

Equivalents:

US6438014

Abstract

A module substrate has a plurality of module data terminal pairs individually provided in association with respective chip data terminals in a plurality of memory chips, and a plurality of module data wirings which respectively connect between the plurality of module data terminal pairs. The plurality of module data wirings are connected to their corresponding chip data terminals and are configured so as to be available as a memory access data bus. In a memory system in which a plurality of memory modules are arranged in parallel, module data wirings of each individual memory modules are connected in serial form, and each individual module data wirings do not constitute branch wirings with respect to a data bus on a motherboard of the memory system. In the memory modules, parallel access for the number of bits corresponding to the width of the memory access data bus is assured

Data supplied from the esp@cenet database - I2

(19)日本国特許庁(JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号

特開2001-256772

(P2001 - 256772A)

(43)公開日 平成13年9月21日(2001.9.21)

| (51) Int.Cl. ⁷ | | 截別記号 | F I | | Ť | -マコード(参考) |
|---------------------------|-------|--------------|------------|-----------|----------|-----------|
| G11C | 5/00 | 303 | G11C | 5/00 | 303A | 5 B O 6 O |
| G06F | 1/18 | | GOSF | 3/00 | ĸ | |
| | 3/00 | | • | 13/16 | 510A | |
| | 13/16 | 5 1 0 | | 1/00 | 320G | |
| H01L | 25/04 | | H01L | 25/04 | z | |
| | | | 春澄請求 未請求 前 | 我項の数16 OL | (全 25 頁) | 最終頁に続く |

(21)出顧番号 特顧2000-72484(P2000-72484)

平成12年3月10日(2000.3.1))

(71)出職人 000005108

株式会社日立製作所

東京都千代田区神田駿河台四丁月6番地

(72)発明者 船場 誠司

東京都小平市上水本町五丁目20番1号 株

式会社日立製作所半導体グループ内

(72)発明者 中込 儀延

東京都小平市上水本町五丁目20番1号 株

式会社日立製作所半導体グループ内

(74)代理人 100089071

弁理士 玉村 静世

最終頁に続く

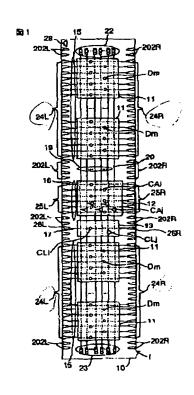
(54) 【発明の名称】 メモリモジュール

(57)【要約】

(22) 出顧日

【課題】 信号反射による信号波形の乱れを抑えて信号 伝送の信頼性を向上させ、アクセス時間の増大を抑制することができるメモリモジュールを提供する。

【解決手段】 モジュール基板 (10) は複数のメモリチップ (1) における夫々のチップデータ端子 (Dm) に対応して個別に設けられた複数のモジュールデータ端子対 (24 L. 24 L) と、前記複数個のモジュールデータ端子対の間を失々接続する複数のモジュールデータ配線 (15) とを有する。複数のモジュールデータ配線は、夫々対応する前記チップデータ端子に接続され、メモリアクセスデータバスとして利用可能に構成される。複数個のメモリモジュールを並列させたメモリシステムでは各メモリモジュールのモジュールデータ配線が一連に接続され、個々のモジュールデータ配線は、メモリアジュールは、メモリアジセスデータバスのバス幅に応じたビット数の並列アクセスが保証される。



【特許請求の範囲】

【請求項1】 モジュール基板と、前記モジュール基板 に搭載され、夫々複数のチップデータ端子を有する複数 個のメモリチップとを備え、

前記モジュール基板は前記複数のメモリチップにおける 夫々のチップデータ端子に対応して個別に設けられた複数のモジュールデータ端子対と、前記複数個のモジュールデータ端子対の間を夫々接続する複数のモジュールデータ配線とを有し、

前記複数のモジュールデータ配線は夫々対応する前記チップデータ端子に接続され、メモリアクセスデータバスとして利用可能なものであることを特徴とするメモリモジュール。

【請求項2】 モジュール基板と、前記モジュール基板 に搭載され、夫々複数のチップデータ端子を有する複数 個のメモリチップとを備え、

前記モジュール基板は前記複数のメモリチップにおける 夫々のチップデータ端子に対応して個別に設けられた複 数のモジュールデータ端子対と、前記複数個のモジュー ルデータ端子対の間を夫々接続する複数のモジュールデ ータ配線とを有し、

前記複数のモジュールデータ配線は夫々対応する前記チップデータ端子に接続され、

前記複数のメモリチップは並列的にチップ選択制御されるものであることを特徴とするメモリモジュール,

【請求項3】 前記複数のメモリチップはモジュール基 板の長手方向に沿って配列され、前記モジュールデータ 端子対はモジュール基板のメモリチップ搭載面における 一方の長辺部分と他方の長辺部分とに配置されて成るも のであることを特徴とする請求項1又2記載のメモリモ ジュール。

【請求項4】 前記複数のメモリチップはモジュール基板の長手方向に沿って配列され、前記モジュールデータ配線はモジュール基板のメモリチップ搭載面における一方の長辺部分から他方の長辺部分に向けて延在されて成るものであることを特徴とする請求項1又2記載のメモリモジュール。

【請求項5】 前記複数のメモリチップはモジュール基 板の長手方向に沿って配列され、前記モジュールデータ 端子対は共にモジュール基板の一方の長辺部分に配置さ れて成るものであることを特徴とする請求項1又2記載 のメモリモジュール。

【請求項6】 前記モジュールデータ配線は同一配線層に往復形成されて対応するモジュールデータ端子対に接続されて成るものであることを特徴とする請求項5記載のメモリモジュール。

【請求項7】 前記モジュールデータ配線は配線層間孔を介して導通された相互に異なる配線層に形成されて対応するモジュールデータ端子対に接続されて成るものであることを特徴とする請求項5記載のメモリモジュー

ル。

【請求項8】 前記メモリチップはモジュール基板の両面に搭載されて成るものであることを特徴とする請求項 5乃至7の何れか1項記載のメモリモジュール。

【請求項9】 モジュール基板と、前記モジュール基板 の長手方向に沿って搭載され、夫々複数のチップデータ 端子及び複数のチップアドレス端子を有する複数のメモリチップとを備え、

前記モジュール基板は前記複数のメモリチップにおける 夫々のチップデータ端子に対応して個別に設けられた複 数のモジュールデータ端子対と、前記複数のメモリチップに共通のモジュールアドレス端子対と、前記複数のモジュールアドレス端子対と、前記複数のモジュールデータ配線と、前記モジュールアドレス端子対 を直線状に接続すると共に交差方向に延在して複数のメモリチップのチップアドレス端子に共通接続するモジュールアドレス配線とを有し、

前記複数のモジュールデータ配線は夫々対応する前記チップデータ端子に接続されて成るものであることを特徴とするメモリモジュール。

【請求項【O】 前記モジュールアドレス配線に介在されたアドレスパッファ回路を有し、

前記モジュールアドレス配線は、モジュールアドレス端子対を直線状に接続すると共に前記アドレスバッファ回路の入力端子に接続する第1のモジュールアドレス配線と、前記アドレスバッファ回路の出力端子から複数のメモリチップのチップアドレス端子に共通接続され、前記第1のモジュールアドレス配線と交差方向に配置される第2のモジュールアドレス配線とから成るものであることを特徴とする請求項9記載のメモリモジュール。

【請求項11】 前記第2のモジュールアドレス配線は、その特性インピーダンスを有する抵抗素子を介して終端電圧端子に接続されて成るものであることを特徴とする請求項10記載のメモリモジュール。

【請求項12】 前記チップデータ端子は少なくとも隣接する端子相互間でモジュールデータ配線の延在方向にずらされて配置されて成るものであることを特徴とする請求項9乃至11の何れか1項記載のメモリモジュー

【請求項13】 モジュール基板と、前記モジュール基板の長辺に沿って搭載され、夫々複数のチップデータ端子を有する複数個のメモリチップとを備え、前記モジュール基板は前記複数のメモリチップにおける夫々のチップデータ端子に対応して個別に設けられた複数のモジュールデータ端子対と、前記複数個のモジュールデータ配線とを有し、

前記複数のモジュールデータ配線は失々対応する前記チップデータ端子に接続され、モジュール基板の短辺の長さに大凡等しい長さを有して成るものであることを特徴

とするメモリモジュール。

【請求項14】 前記モジュールデータ配線は一選書き可能な配線径路を有して成るものであることを特徴とする請求項1乃至13の何れか1項記載のメモリモジュール。

【請求項15】 前記モジュールデータ配線は一審書き可能な第1の配線径路とこの第1の配線径路からう岐して前記モジュールデータ端子に接続する第2の配線径路とを有し、前記第2の配線径路の配線径路長は、E常動作を保証すべき信号の状態遷移時間に比べて当験信号が前記第2の配線径路を往復する時間の方が短くなるように設定されて成るものであることを特徴とする請求項1乃至13の何れか1項記載のメモリモジュール。

【請求項16】 モジュール基板と、前記モジュール基板の長手方向に沿って搭載され、夫々複数のチップ接続端子を有する複数のメモリチップとを備え、前記モジュール基板は前記複数のメモリチップのチップ接続端子に対応して設けられた複数のモジュール接続端子と、前記モジュール接続端子と前記チップ接続場子と

前記モジュール配線は直線状に配置された複数個のチップ接続端子の内の所定のチップ接続端子を迂回して他の所定のチップ接続端子に接続されて成るものであることを特徴とするメモリモジュール。

を接続するモジュール配線とを有し、

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】本発明は、メモリモジュールにおいて分岐配線(スタブ)に起因する伝送信号の反射を抑える技術に関し、高速アクセス対応のメモリージュールに適用して有効な技術に関するものである。

[0002]

【従来の技術】メモリモジュール向けの小振幅インタフェースとしてSSTL(Stub SeriesTerminated Fransceiver Logic)がある。SSTLについては、例えば、1999年3月、電子情報通信学会発行、英文論文誌VOL.E82-C、NO.3、Yasuhiro KONISHI他著、「Interface Technologies for Memories and ASICs-Review and Future Direction」に記載されている。

【0003】SSTLによるメモリシステムは主にマザーボードに実装されたメモリコントローラ、信号配線、コネクタ及びメモリモジュールから構成されている。メモリモジュール基板の両面に夫々m個単位で各メモリチップを有し、m個単位で各を続され、各メモリチップを有し、m個単位で接続され、各メモリチップを存し、ボータ端子に接続され、各場ではメモリコントローラの信号端子には対している。に信号を記録には複数のメモリモジュールがコネクタを介して強力に接続されている。ここでメモリチップのデータ端子

の数をn、各メモリモジュールの片面に搭載されている メモリチップの数をmとすると、本メモリシステムはm ×nのデータ信号配線を有しており、1回のアクセスに おいては、メモリコントローラが発生するチップセレク ト信号により複数のメモリモジュールの内の1枚の片面 に搭載されているm個のメモリチップが選択される。前 記信号配線の終端は終端抵抗を介して終端電圧に接続されている。またメモリコントローラとコネクタを結ぶ信 号配線にはメモリコントローラ用スタブ抵抗が直列接続 されている。

【0004】ここで、メモリモジュールのモジュール端 子とメモリチップの端子とを結ぶモジュール配線はマザ ーポードの信号配線からコネクタを介して分岐した配線 を構成する。これらのモジュール配線にはスタブ抵抗が 配置されている。これらのスタブ抵抗は信号配線におけ る信号反射を緩和するための整合負荷としての役目をも っている。一般に配線の分岐点では特性インピーダンス に不整合が生じ、それを緩和するためのスタブ抵抗が必 要となる。配線の特性インピーダンスを20、スタブ配 線の特性インピーダンスを2s0とすると、スタブ抵抗 の抵抗値としては2s0-20/2が適当である。しか しながら、スタブ抵抗の抵抗値を大きくすると抵抗によ る電圧降下が大きくなり、これによってアドレスやデー 夕等の信号電圧が減衰して、メモリ動作に誤りを生ずる 虞がある。そうだからといって、信号電圧の減衰を避け るためにスタブ抵抗の抵抗値を小さく抑えると、逆に信 号反射が顕在化し、信号波形が乱れ、同じく誤動作の点 を生ずる。動作が高速化されて信号周波数が高くされる に従い、そしてスタブ抵抗によって対策しようとする分 岐配線が長いほど、受信端における信号波形の乱れが大 きくなる。

【0005】一方、別のメモリシステムとして、マザーボード上でメモリコントローラに接続された信号配線に複数のメモリモジュールをコネクタを介して直列に接続する形式がある。メモリモジュールには複数のメモリチップがモジュールデータ信号配線を介して一筆書き配線 全路で接続されている。このメモリシステムではメモリ 素子のデータ信号端子数をnとすると、メモリモジュールの片面に搭載されているメモリ素子の数mに拘わらず、nのモジュールデータ信号配線を有し、1回のアクセスでは複数のメモリチップの内の1個のメモリチップが選択される。

[0006]

【発明が解決しようとする課題】上記別のメモリシステムにおいて、マザーボードの信号配線に対して全てのメモリモジュールが直列に接続されており、メモリモジュール内のモジュール信号配線は一列に並んだメモリチップ全でに直列接続され、メモリモジュールの長辺方向に沿って敷設される。したがって、前記SSTLのようにマザーボード上の信号配線に対してメモリモジュールは

殆ど分岐配線を形成せず、分岐配線で生じる不所望な信号反射による波形の乱れといった問題は少ない。

【0007】しかしながら、信号配線の長さが増大し、メモリコントローラから最遠端のメモリチップへの信号 伝播時間が長くなり、アクセス時間の遅延が大きくなることが本発明者によって明らかにされた。

【0008】以上のように、SSTL形式ではメモリモジュールのモジュール配線がメモリシステム上で分岐配線を構成する事になり、これによる信号反射による誤動作を生じ、メモリ動作の高速化を制限することになるという問題があり、また、メモリチップを直列的に接続がる形式のメモリモジュールでは前記SSTLのような信号配線の分岐がほとんど存在しないので分岐配線による問題は少ないが、メモリモジュール内の信号配線が長くなることによってアクセス時間が遅延し、一層の高速アクセスに対応できなくなる虞のあることが本発明者によって明らかにされた。

【0009】本願発明者は本願発明を完成した後、以下 の公知例を認識した。特開平5-234355号公報、 特開平6-150085号公報には、メモリモジュール の両方の長辺部分にコネクタを設け、複数のメモリモジ ュールを縦続接続できるようにした発明が開示される。 但し、それらにはメモリモジュール内部の配線構造が開 示されていない。特開平7-334415号公報には拡 張用メモリモジュールを縦続接続可能とする拡張用コネ クタを有するメモリモジュールを開示する。特開平7-261892号公報には、メモリモジュールに入り口コ ネクタと出口コネクタを設け、その間をメモリモジュー ル上のメモリバスで接続し、当該メモリバスにメモリ素 子を直列に接続して、不所望な信号反射を抑えるように した発明が開示される。しかしながら、前記第1乃至第 3の公知例は縦続接続可能なメモリモジュールの技術を 提供するに過ぎず、第4の公知例はメモリモジュール上 のメモリバスに複数のメモリ素子を直列形態に接続する 方式を示すに過ぎず、何れの公知例も本願発明に至る着 想を与えるものではない。

【0010】本発明の目的は、信号反射による信号波形の乱れを抑えて信号伝送の信頼性を向上させることができると共に、アクセス時間の増大を抑制することができるメモリモジュールを提供することにある。

【0011】本発明の前記並びにその他の目的と新規な特徴は本明細書の記述及び添付図面から明らかになるであろう。

[0012]

【課題を解決するための手段】本願において開示される 発明のうち代表的なものの概要を簡単に説明すれば下記 の通りである。

【0013】(1)メモリモジュールは、モジュール基板と、前記モジュール基板に搭載され、夫々複数のチップデータ端子を有する複数個のメモリチップとを備え

る。前記モジュール基板は前記複数のメモリチップにおける夫々のチップデータ端子に対応して個別に設けられた複数のモジュールデータ端子対と、前記複数個のモジュールデータ端子対の間を夫々接続する複数のモジュールデータ配線とを有する。前記複数のモジュールデータ配線は、夫々対応する前記チップデータ端子に接続され、メモリアクセスデータバスとして利用可能に構成される。

【0014】上記メモリモジュールでは、メモリモジュ ール上のモジュールデータ配線がメモリアクセスデータ パスを構成するから、複数個のメモリモジュールを並引 させたメモリシステムでは各メモリモジュールのモジュ ールデータ配線が一連に接続され、個々のモジュールデ ータ配線は、メモリシステムのマザーボード上のデータ バスに対する分岐配線を構成しない。したがって、メモ リシステムのマザーボード上のデータバスに対する分岐 に起因するような信号反射を生じない。更に、個々のメ モリモジュール上においてチップデータ端子は直接前記 モジュールデータ配線に接続するから、モジュールデー 夕配線に対する分岐に起因するような信号反射も生じな い。そして、メモリモジュールは、メモリアクセスデー タバスのパス幅に応じたピット数の並列アクセスが保証 されている。これにより、アクセス時間の増大を抑制し ながら、信号反射による信号波形の乱れを抑えて信号伝 送の信頼性を向上させることが可能になる。

【0015】前記複数のモジュールデータ配線を単一のメモリアクセスデータバスと見なす上記観点は、前記複数のメモリチップが並列的にチップ選択制御される、という観点で把握することも可能である。

【0016】モジュールデータ螺子対やモジュールデータ配線の具体的な態様としては、種々の態様を採用してよい。第1は、前記複数のメモリチップがモジュール紙板の長手方向に沿って配列されるとき、前記モジュールデータ端子対はモジュール基板のメモリチップ搭載的における一方の長辺部分と他方の長辺部分とに配置してよい。換言すると、前記モジュールデータ配線をモジュール基板のメモリチップ搭載面における一方の長辺部分から他方の長辺部分に向けて延在させればよい。更に別の観点では、複数のモジュールデータ配線はモジュール基板の短辺の長さに大凡等しい長さを有するものと把保してよい。これにより、モジュールデータ配線の配線長は必然的に短くなり、配線の寄生容量や配線抵抗が小さくなる。

【0017】第2に、前記複数のメモリチップがモジュール基板の長手方向に沿って配列されるとき、前記モジュールデータ端子対は共にモジュール基板の一方の長辺部分に配置してよい。具体的には、前記モジュールデータ配線は同一配線層に往復形成されて対応するモジュールデータ端子対に接続される。また、前記モジュールデータ配線は配線層間孔を介して導通された相互に異なる

配線層に形成されて対応するモジュールデータ端平対に 接続される。

【0018】第3に、前記メモリチップをモジュール基 板の両面に搭載してメモリモジュールを構成してよい。 【0019】[2]メモリモジュールは、モジュール基 板と、前記モジュール基板の長手方向に沿って搭載さ れ、夫々複数のチップデータ端子及び複数のチップアド レス端子を有する複数のメモリチップとを備える。前記 モジュール基板は前記複数のメモリチップにおける夫々 のチップデータ端子に対応して個別に設けられた複数の モジュールデータ端子対と、前記複数のメモリチップに 共通のモジュールアドレス端子対と、前記複数のモジュ ールデータ端子対を夫々直線状に接続する複数のモジュ ールデータ配線と、前記モジュールアドレス端子対を直 緑状に接続すると共に交差方向に延在して複数のパモリ チップのチップアドレス端子に共通接続するモジュール アドレス配線とを有する。前記複数のモジュールデータ 配線は夫々対応する前記チップデータ端子に接続され

【0020】この手段によれば、上記同様、アクセス時間の増大を抑制しながら、信号反射による信号被50の乱れを抑えて信号伝送の信頼性を向上させることが可能になる。特に、モジュールデータ配線と共にモジュトールアドレスアドレス配線の配線長短縮に寄与する。

【0021】前記モジュールアドレス配線はモジュール アドレス端子対を結合する直線状の配線部分に対して交 差方向に延在して複数個メモリチップのチップアドレス 端子にアドレス信号を分配するから、前記モジュールア ドレス配線にアドレスバッファ回路を介在させ、「モジュ ールアドレス端子対を直線状に接続すると共に前記アド レスバッファ回路の人力端子に接続する第1のモジュー ルアドレス配線と、前記アドレスバッファ回路の出力端 子から複数のチップアドレス端子に共通接続され前記第 1のモジュールアドレス配線と交差方向に配置される第 2のモジュールアドレス配線とに分けて前配モジュール アドレス配線を構成すれば、モジュールアドレス配線上 に無視し得ないインピーダンス不整合点が形成されるの を抑制可能になる。要するに、第1のモジュールアドレ ス配線上からは第2のモジュールアドレス配線への分岐 が見えなくなる。

【0022】前記第2のモジュールアドレス配線に対しては、その特性インピーダンスを有する抵抗素子を介して終端電圧端子に接続してよい。これにより、第2のモジュールアドレス配線の端が整合終端されるので、当該配線において信号反射による波形の乱れを抑えることが可能になる。

【0023】前記データ端子を少なくとも隣接する端子相互間でモジュールデータ配線の延在方向にずらして配置し、同様に、前記アドレス端子を少なくとも隣接する端子相互間でモジュールアドレス配線の延在方向にずら

して配置してよい。チップデータ端子とモジュールデータ配線とのコンタクト、そしてチップアドレス端子とモジュールアドレス配線とのコンタクトが形成し易くなる。

【0024】 (3) 前記モジュールデータ配線それ自体に分岐のないことを積極的に表明しようとするなら、前記モジュールデータ配線は一筆書き可能な配線径路を有するものであると把握してよい。

【0025】実際の信号反射を考慮すれば、大凡以下の条件を満足すれば不所望な信号反射を生じない。すなわち、前記モジュールデータ配線は一筆書き可能な第1の配線径路とこの第1の配線径路から分岐して前記モジュールデータ端子に接続する第2の配線径路とを有し、前記第2の配線径路の配線径路長は、正常動作を保証すべき信号の状態遷移時間に比べて当該信号が前記第2の配線径路を往復する時間の方が短くなるように設定される。

【0026】 [4] メモリモジュールにおいて、メモリチップの経横に多数配置されたチップ接続端子とモジュール配線との接続を比較的容易に実現する手段として以下の手段を採用してよい。すなわち、メモリモジュールは、モジュール基板と、前記モジュール基板の長手方は、治って搭載され、失々複数のチップ接続端子を有するは前記複数のメモリチップのチップ接続端子に対応してが協って必要がよりチップを開端子と、前記モジュール接続端子と前記チップ接続端子とを接続するモジュール接続端子と前記チップ接続端子とを接続するモジュール配線は直線状に配置された複数個のチップ接続端子の内の所定のチップ接続端子を迂回して他の所定のチップ接続端子に接続されて成る。

[0027]

【0028】メモリモジュール1は、モジュール内の配線として、モジュール基板10の短辺方向に、モジュールデータ配線15、モジュールコマンド・アドレス配線16、モジュールクロック配線17を有し、モジュールを板10の長辺方向に、モジュールクロック分配配線20を有する。モジュールコマンド・アドレス分配配線19及びモジュールクロック分配配線20には終端抵抗22、23はモジュールコマンド・アドレス分配配線19、モジュールクロック分配配線20の末端を終端電源に終端しており、接続

されている配線の特性インピーダンスもしくは実効的な特性インピーダンスの抵抗値を有している。それら配線 15、16、17、19、20はモジュール基板10の表裏に同等に形成されている。尚、メモリモジュール上のマーク28はメモリモジュール1をコネクタに接着する際、メモリモジュール1の装着方向を指示するものである。

【0029】メモリモジュール1はモジュール外部端子として、モジュール基板10の対向する長辺部分にモジュールデータ端子対24R、24L、モジュールコマンド・アドレス端子対25R、25L、及びモジュールクロック端子対26R、26Lを有する。それらモジュール外部端子24R、24L、25R、25L、26R、26Lはモジュール基板10の表裏に同等に形成されている。

【0030】前記モジュールデータ配線 15以左右の対応するモジュールデータ端子対24R. 24Lを接続する。そしてモジュールデータ配線15の途中に、メモリチップ11のメモリデータ端子Dmが接続される。メモリデップ11は例えば回路基板実装用のバンプ電極をアレイ状に有するフリップチップ(若しくはフリップチップ型半導体集積回路)である。メモリデータ端子Dmは例えばフリップチップの半田バンプ電極とされる。メモリテップ11においてそのようなメモリデータ端子Dmには○印が付されている。

【0031】前記モジュールコマンド・アドレス配線16は左右の対応するモジュールコマンド・アドレス端子対25R.25Lを接続する。そしてモジュールコマンド・アドレス配線16の途中に、コマンド・アドレスバッファチップ12のバッファコマンド・アドレス入力端子CAiが接続される。例えばコマンド・アドレスバッファチップ12も前記フリップチップであり、前記バッファコマンド・アドレス入力端子CAiは半田パンプ電極とされ、コマンド・アドレスバッファチップ12においてそのようなバッファコマンド・アドレス入力端子CAiは〇印が付されている。

【0032】前記モジュールクロック配線17は左右の対応するモジュールクロック端子対26R,26 Lを接続する。そしてモジュールクロック配線17の途中に、PLLチップ13のPLLクロック入力端子CLiが接続される。例えばPLLチップ13はフリップボップであり、PLLクロック入力端子CLiは半田パンプ電極とされ、PLLチップ13においてそのようなアししクロック入力端子CLiは○印が付されている。

【0033】前記モジュールコマンド・アドレス分配配線19はモジュール基板10の長辺方向に沿って敷設され、その中間部分が前記コマンド・アドレスバッファチップ12のバッファコマンド・アドレス出力端子CAi に接続される。同様にモジュールクロック分配を線20はモジュール基板10の長辺方向に沿って敷設され、そ

の中間部分がPLLクロック出力端子CLjに接続される。前記パッファコマンド・アドレス出力端子CAj及びPLLクロック出力端子CLjは三角形で示された出力パッファの出力端子が接続されているようにシンポリックに表示されている。

【0034】前記メモリチップ11のコマンド・アドレス入力用のメモリコマンド・アドレス端子(図示せず)は前記モジュールコマンド・アドレス分配配線19に接続され、また、前記メモリチップ11のクロック入力用のメモリクロック端子(図示せず)及びバッファチップ12のクロック入力用のバッファクロック端子(図示せず)は前記モジュールクロック分配配線20に接続される。メモリチップ11及びバッファチップ12はPLLチップ13からモジュールクロック分配配線20を介して供給されるクロック信号に同期して、メモリ動作及びラッチ動作が可能にされる。

【0035】なお、図1では前記メモリコマンド・アドレス端子、メモリクロック端子、パッファクロック端子、パッファクロック端子、及びチップ電源端子は明示的に図示していない。また、図1において動作電源用のモジュール電源端子は符号2021、202Rで示される。

・【0036】図3には前記メモリモジュール 1 における メモリチップに関する布線の例が示される。モジュール 基板10は、表裏夫々について第1層(表層)及び第2 層(内層)の2層配線構造を有し、第1層の配線は実線 で示し、第2層の配線は破線で示す。図において○印は メモリチップのパンプ電極のような外部端子、●印は配 線層のヴィア(層間孔)である。図のメモリチップはシ ンクロナスDRAMを一例とするものであり、AO~A 13はアドレス、DO~しろはデータ、CLK、/CL Kは2相クロックである。CKEはクロックイネーブ ル、DML、DMUはデータマスク、/CSはチップ選 択、/RASはロウアドレスストローブ、/CASはカ ラムアドレスストロープ、/WEはライトイネーブル、 DQSL. DQSUはデータストローブ、のアクセス制 御信号若しくはコマンド信号である。図3に示されるV CCQ, VSSQ, VCC, VSS, VSSQは電源端 子である。

【0037】モジュールコマンド・アドレス分配配線 1 9及びモジュールクロック分配配線 20はモジュール 基板10上のモジュールデータ配線 15に直交する形で布線される。図3より明かなように、それぞれの信号配線 19、20はメモリチップ11の対応端子と一類書き配線 6な配線径路を介して接続される。この一筆書き配線径路によれば、モジュールコマンド・アドレス分配配線 19及びモジュールクロック分配配線 20それ自体に分岐のないことは明らかである。

【0038】不所望な信号反射の抑制という観点からすれば、前記一筆書き径路は最適であるが、全ての配線分岐を否定するものではない。大凡以下の条件を満足すれ

ば不所望な信号反射を生じない。すなわち、DO、D1 第のためのモジュールデータ配線15はモジュール基間 10の第2層の配線層に形成されており、ヴィア(層間 孔)を介してメモリチップ11のメモリデータ端にDm に接続するとき、ヴィアの部分が僅かに分岐部を形成 る。したがって、モジュールデータ配線15は企動を 可能な第1の配線径路になるがこの第1の配線でいまる が第2の配線径路ではなるがである。このと が第2の配線径路の配線径路長は、例えば正常動作を 記第2の配線径路の配線径路長は、例えば正常動作を 記第2の配線径路の配線径路時間の方が短くなるように 2の配線径路を 1000で 2000で 2

【0039】図3のD0, D1のように前記メモリデータ端子を少なくとも隣接する端子相互間でモジュールデータ配線の延在方向にずらして配置すると、メモリデータ端子Dmとモジュールデータ配線15とのコンタクトが形成し易くなる。

【0040】図4は本発明に係るメモリモジューレ1を有するメモリシステムの平面図、図5にはメモリンステムの正面図である。

【0041】同図に示されるメモリシステムは、時に制限されないが、マザーボード101にメモリコントローラ102、コネクタ104A、104B、終端抵抗105、106、信号配線107、電源配線108、終端電圧電源配線109を有し、コネクタ104A、104Bに、例えば前記メモリモジュール1が装着されて構成される。

【0042】前記信号配線107は、図4に例示される データ信号配線112、アドレス・コマンド信号配線1 13、クロック信号配線117から構成されている。前 述のように一つのメモリモジュール1の同一の面に搭載 されているメモリチップ11のメモリアドレス・コマン ド入力端子とアドレス・コマンドバッファチップ12の アドレス・コマンド信号出力端子はそれぞれモジュール アドレス・コマンド分配配線19によって接続されてお り、メモリモジュール1上のメモリチップ11はアドレ ス・コマンド信号を前記アドレス・コマンドパメファチ ップ12からモジュールアドレス・コマンド分配配線1 9を介して受取る。また、一つのメモリモジュール1の 同一の面に搭載されているメモリチップ 110クロック 入力端子とアドレス・コマンドパッファチッ**プ**L2のク ロック入力端子とPしレチップ13のクロック出力端子 はそれぞれクロック分配配線20によって接続されてお り、メモリチップ11とアドレス・コマンドバッファチ ップ」2はクロック信号をPLLチップし3からクロッ ク分配配線20を介して受取る。

【0043】図4に例示されるように、複数個のメモリ

モジュール1はマザーボード101上で平行に配置され、メモリモジュール1は左右のコネクタ104によって相互に直列形態で接続される。図5に例示されるように、コネクタ104A、104Bはマザーボード101からメモリモジュール1に電源を供給するための電源。線108を持ち、また隣り合うメモリモジュールの信号端子間を接続する信号配線107(112,113,117)を持っている。マザーボード上で信号配線107はメモリコントローラ102の下を通り、複数のメモリモジュール11内をコネクタ14を介して通過し、その両端あるいは少なくとも片側の端には前記終端抵抗105、106を介して終端電圧電源配線109において所定の電圧VTTに終端されている。

【0044】図5に示されるように、前記メモリコント ローラ102の信号端子はメモリコントローラ102の 下においてメモリコントローラ102の下を通過する信 号配線107に接続している。図4のように、メモリモ ジュール1上のメモリチップ11のデータ端子はメモリ モジュール1を通過するデータ信号配線112に接続し ている。なおアドレス・コマンド信号配線113及びク ロック信号配線117に対してはメモリコントローラ1 02側の終端抵抗114は無くてもよい。メモリモジュ ール1上のアドレス・コマンドバッファ12のアドレス • コマンド入力端子はメモリモジュール 1 を通過するア ドレス・コマンド信号配線113にそれぞれ接続してい る。ここでメモリチップ11のデータ端子数をn、メモ リモジュール1の片面に搭載されているメモリチップ1 1の数をmとすると、図4のメモリシステムはm×nの データ個号配線112を有しており、1回のアクセスに おいてはメモリコントローラ102が発生するコマンド 信号のうちのチップセレクト信号により複数のメモリモ ジュールの内の一つのメモリモジュールの片面に搭載さ れているm個のメモリチップllが選択されるようにな っている。

【0045】図6は図4及び図5のメモリシステムの概 略的な等価回路図であり、特に1本のデータ信号配線系 を示している。このデータ信号配線系を回路的に見る と、主に終端電源109、終端抵抗105,106、マ ザーポードのデータ信号配線112、コネクタ101 A. 104B、メモリモジュール1のモジュールデータ 配線15が直列に接続されている。ここでマザーボード 101のデータ信号配線112及びメモリモジュールの **モジュールデータ配線15の全体の長さは数10**mmと なるので、回路的には伝送線として扱われる。そしてマ ザーボード101のデータ信号配線112の終端抵抗し 05側の片端にはメモリコントローラ102のメモリコ ントローラ【/0端子128があり、メモリコントロー ラ102の出力回路123の出力容量及びメモリコント ローラ102の入力回路124の入力容量等がメモリコ ントローラ1/0負荷容量125として見えている。ま た同様に各メモリモジュール1のデータ信号配線し5の 途中にはメモリチップ11のデータ端子(1/〇端子) 129があり、メモリチップ11の出力回路129の出 力容量及び入力回路 121の入力容量等がメモリ【/〇 負荷容量122として見えている。メモリコントコーラ 出力回路123及びメモリチップ11の出力回路120 において回路方式はプッシュブル型、オープンドレイン 型などが考えられるがここでは特に問わない。また、特 に図示はしないが、例えばスルーレートを制御する機構 や、出力インピーダンスを制御する機構があってもよ い。このデータ信号配線系において両側が終端抵抗で終 端されているのは、メモリコントローラ出力回路123 からメモリチップ11の入力回路121へ伝送される信 号とメモリチップ11の出力回路120からメモリコン トローラ入力回路124へ伝送される信号の両方に対し て反射を防ぐ事が目的である。従って、メモリコントロ ーラ102のアドレス出力やコマンド出力のような一方 向のみの信号伝達径路に対しては遠端にだけ終端抵抗を 配置してよく、前述のように、図4の終端抵抗114は 省略しても差し支えない。

【0046】図7はコネクタ104A. 104Bのデータ配線部分を概略的に示す縦断面図である。コネクタ104Aは一方の側面に1条の水平機を有し、この水平満の内面の上面及び下面にコネクタ端子列130が形成されている。コネクタ端子列130はコネクタ端子毎にコネクタに接続される。コネクタ104Bは両側面に失々1条の水平溝を有し、この水平溝の内面の上面及び下面にコネクタ端子列131、132が形成されている。ここのコネクタ端子列131の端子とコネクタ端子列131の端子とコネクタ内配線133、134によって直列に接続されている。

【0047】図8はコネクタ104A,104Bの電源 配線部分を概略的に示す縦断面図である。マザーボード 101には電源配線108が設けられ、前記電源配線1 08には、コネクタ端子列し30に含まれる電源コネク タ端子がコネクタ内配線137を介して接続され、コネ クタ端子列131に含まれる電源コネクタ端子がコネク 夕内配線138を介して接続され、コネクタ端子列13 2に含まれる電源コネクタ端子がコネクタ内配線139 を介して接続される。電源に関しても図7の接続を採用 する事は可能であるが、図8の接続形態を採用した方が メモリチップ!」などに対する電源供給が安定化する。 前記コマンド・アドレス配線113に関しても電源配線 136と同じようにコネクタ104A,104Eのコネ クタ端子列130、131、132に接続してもよい。 【0048】図9はコネクタ104A, 104Eに上記 メモリモジュールーを装着する際の斜視図である。 順記 コネクタ104A、104Bに上記メモリモジョールし を装着するには、図9のように、メモリモジュール1の 端子列がコネクタ104A、104Bの端子列130、131に挿入するように差し込む。このときコネクタのマーク140はメモリモジュール1の面の向きや方向を指示するためのもので、メモリモジュール1の装着方向指示マーク28とコネクタのマーク140が最も近づくようにメモリモジュール1の面と方向を合わせる。

【0049】図10はコネクタ104A、104Bに上記メモリモジュール1を装着した時の断面図である。図10では便宜上、メモリモジュール1の上側のメモリチップに接続する径路を信号径路とし、メモリモジュール1の下側のメモリチップに接続する径路を電源径路としている。データ信号径路はコネクタ104A、104B及びメモリモジュール1を分岐せずに通過する配線とされる。また各メモリモジュール1の電源配線もマザーボード101の電源配線108とそれぞれ装着されているコネクタ104A、104Bを介して接続されるので、十分な電力供給を実現でき、電源の電圧降下を防止する事ができる。

【0050】上記メモリモジュールによれば以下の作用 効果を得ることができる。上記メモリモジュールトによ れば、図4より明らかなように、メモリモジュール1十 のモジュールデータ配線15は、マザーボード101上 のデータ信号配線112と共にメモリアクセスデータバ スを構成するから、複数個のメモリモジュール!を直列 させたメモリシステムでは、各メモリモジュール1のモ ジュールデータ配線15が一連に接続され、個々のモジ ュールデータ配線15は、メモリシステムのマザーボー ド101上のデータ信号配線112に対する分岐配線を 構成しない。したがって、メモリシステムのマザーボー ド101上のデータ信号配線112に対する分岐に起因 するような信号反射を生じない。例えば、図11及び図 12のSSTLインタフェースを有する比較例に係るメ モリシステムの場合には、マザーボード上のバスに対し てメモリモジュールは分岐接続されているから、各分岐 毎にスタブ抵抗を配置して不所望な信号反射に対処しよ うとしている。このため比較例ではマザーボード上のバ スそれ自体の遅延成分が大きくなって高速動作が妨げら れてしまう。図1のメモリモジュールを用いたメモリシ ステムではマザーボード上の信号配線の不所望な負荷は 大きくならず、信号反射を阻止する構成が高速動作を妨 げることはない。

【0051】更に、個々のメモリモジュール1上において、メモリチップ11のデータ端子Dmは直接前記モジュールデータ配線15に接続するから、モジュールデータ配線15に対する分岐に起因するような信号反射も生じない。

【0052】そして、メモリモジュール)は、メモリアクセスデータバスのバス幅に応じたピット数の並列アクセスが保証されている。これにより、アクセス時間の増大を抑制しながら、信号反射による信号波形の乱れを抑

えて信号伝送の信頼性を向上させることが可能になる。 図13及び図14に示される比較例の場合にはメモリモジュール上で複数のメモリチップはモジュール内データバスを共有し、メモリモジュールはシリアルバスに直列的に接続され、当該メモリモジュールはシリアルバスに 分岐接続されていないから分岐に起因する信号反射は実質的に生じないが、バスが長くなって配線負荷が増大するために、高速アクセスには限界がある。

【0053】モジュールデータ端子対241、24Rやモジュールデータ配線15の態様として、前記複数のメモリチップ11がモジュール基板10の長手方向に沿って配列されるとき、前記モジュールデータ端子対24 L、24Rはモジュール基板10のメモリチップ搭載面における一方の長辺部分と他方の長辺部分とに配置する。換言すると、前記モジュールデータ配線15を、モジュール基板10のメモリチップ搭載面における一方の長辺部分から他方の長辺部分に向けて延在させる。これにより、モジュールデータ配線15の配線長は必然的に短くなり、配線の寄生容量や配線抵抗が小さくなる。

【0054】モジュールデータ配線15をモジュール基板10の短辺方向に直線状に敷設し、モジュールコマンド・アドレス配線16、20を概略十文字に敷設するから、モジュールデータ配線と共にモジュールコマンド・アドレス配線の配線長短縮に最適である。

【0055】また、モジュールアドレス端子対25R、25Lを結合する前記モジュールコマンド・アドレス配線16は、コマンド・アドレスパッファチップ12を介してコマンド・アドレス分配配線19と分離されているから、モジュールコマンド・アドレス配線16上に無視し得ないインピーダンス不整合点が形成されることも阻止可能である。

【0056】前記モジュールコマンド・アドレス分配配線19配線に対しては、その特性インピーダンスを有する抵抗素子22、23で終端することによって、モジュールコマンド・アドレス配線19の端が整合終端され、当該配線19において信号反射による波形の乱れを極力抑えることが可能になる。

【0057】ここで、上記メモリモジュール1を採用したメモリシステムにおけるデータ信号波形のシミュレーション結果を説明する。

【0058】先ず、比較例として、図15には図11の形式のメモリシステムにおけるSSTLのシミュレーション回路が示される。図16の(A)には図15のシミュレーション回路におけるライト時のSSTL信号波形シミュレーションの結果が示される。図16の(B)には図15のシミュレーション回路におけるリード時のSSTL信号波形シミュレーションの結果が示される。図11のような凹路形式のSSTLでは高速動作や分岐配線が長い場合には受信端の信号波形に乱れが生じる場合がある。

【0059】図17には図4で説明したようなメモリシステムのデータ信号に関するシミュレーション回路が例示される。ここで、ライト動作シミュレーションの時、ドライパ2010はメモリコントローラ102にあり、リード動作シミュレーションの場合は出力抵抗2009を有するブッシュプル型出力回路を想定している。ここでは出力抵抗を50Ωとしている。また終端抵抗55Ωでは出力抵抗を50Ωとしている。また終端抵抗55Ωではメモリコントローラと近端メモリモジュールの間の伝送線の特性インピーダンスとほぼ同じ値にしている。

【0060】図18の(A)は図17のシミュレーショ ン回路(図4で説明したメモリシステム)におけるライ ト動作のシミュレーション結果である。メモリチップに 入力されるデータ信号bQR0~3 (2001~200 4) を見ると、比較例である図16の(A) に示される ライト動作のシミュレーション結果におけるメモリチッ プに入力されるデータ信号bQR0~3(2101~2 104)と比べて波形の乱れが小さい事がわかる。図1 8の(B)は図17のシミュレーション回路(図4で説 明したメモリシステム) におけるリード動作のシミュレ ーション結果である。図中DQRSIN1~DQRS! N4は夫々メモリチップのデータ信号bQR0~3(2 001~2001)を出力させた時にそれぞれメモリコ ントローラに入力されるデータ信号DQRSIN1~4 (2006) である。図16の(B) の比較例に係るメ モリシステムのリード動作のシミュレーション結果にお けるメモリチップで入力されるデータ信号DQRSIN 1~4 (2106) と比べると、波形の乱れが小さい事 がわかる。出力抵抗を15Ωにした系においても同様に 良好な波形が得られる。この場合には消費電力は増える が論理振幅を大きくできる効果がある。

【0061】 〈第2のメモリモジュール〉図19には本発明に係る第2のメモリモジュールの断面が示される。図19の(A)は1パンク形式のメモリモジュールにおけるデータ信号配線に関する断面図である。本メモリモジュール2においてモジュールデータ端子対24L.2 4Rはモジュール基板10の一方の長辺部分に沿って、回に配置される。モジュールデータ配線15は貫通孔20を介してモジュールデータ配線15は第1のメモリモジュール1と同じように一筆書きの配線径路をもち、モジュールでの間には前記ヴィア(層間孔)によって形成されるような実質的に無視し得るほど小なの分岐を生じている。この分岐部分は前述より明らかな如く不所望な信号反射の要因にはならない。

【0062】図19の(B)は2パンク形式のメモリモジュールの場合における信号配線に関する断面図であ

る。図19の(A)のメモリモジュール2では1本のモジュールデータ配線15はモジュール10の片面に設置されている一つのメモリチップ11のメモリデータ端子Dmに接続されているのに対し、図19の(B)のメモリモジュールでは、1本のモジュールデータ配線15はモジュール基板10の両面に設置されているメモリチップ11、11のメモリデータ端子Dm. Dmに一筆書き接続されている。

【0063】図19の(C)はメモリモジュール2の電源配線に関する断面図である。モジュール電源配線201は、メモリチップ11のチップ電源端子Dpに配線されているが、一筆書き配線径路で接続する必要はなく、モジュール電源端子202L、202Rから夫々分岐する如く延在されている。なおモジュールコマンド・アドレス配線16やモジュールクロック配線17はモジュール電源配線201と同様に扱ってもよいし、図1のようにモジュールデータ配線15と同様に扱ってもよい。

【0064】図20の(A)は第2のメモリモジュール2のためのコネクタ210を信号配線に着目して示す。コネクタ210は一条の垂直溝を有し、垂直溝の左右内面にコネクタ端子列が紙面の表裏方向に形成され、図では代表してコネクタ端子211、212が示されている。マザーボード上のデータ信号配線112はコネクタ端子211、212に接続され、そこでで分断されている。

【0065】図20の(B)は第2のメモリモジュール2のためのコネクタ210を電源配線に着目して示す。電源用のコネクタ端子として代表的に示されたコネクタ端子213、214は、電源配線108から分岐された分岐配線215、216に失々接続されており、電源配線108は途中で電気的に分断されていない。

【0066】 図21の(A)にはメモリモジュール2を装着したメモリシステムの断面が信号配線に関して示される。同図に示されるメモリシステムにおいて、メモリモジュール2がコネクタ210に装着されると、コネクタ210で分断されたデータ信号配線112が、メモリモジュール2のモジュールデータ配線15を介して繋がる。

【0067】図21の(B)にはメモリモジュール2を装着したメモリシステムの断面が電源配線に関して示これる。本メモリシステムにおいてはメモリモジョーール2がコネクタ210に装着されると、メモリモジョーール2のモジュール電源場がコネクタ210の電源コールクタ 配線108に接続する。尚、前記コマンド・アトルのように接続113からコネクタ210を介してメモリモジュール2に接続してもよいし、もちろん図21の(E)のように接続してもよい。

【0068】第2のメモリモジュール2によっても、正記同様に、不所望な信号反射の原因になる分岐を作らず、配線長の増大を招くことなく、マザーボード101のデータ信号配線にメモリチップを電気的に接続させることがができる。

【0069】 〈第3のメモリモジュール〉 図22は本発明に係る第3のメモリモジュールの平面図である。同図に示されるメモリモジュール3において、モジュールデータ端子対24L、24Rはモジュール基板10の同じ面の同じ辺で隣り合うように配置され、当該端子対24L、24Rは往復的に敷設されたモジュールデータ配線15によって結合され、そのモジュールデータ配線15の途中で一つのメモリチップ11のメモリデータ端子Dmに一筆書き接続されている。

【0070】図23は第3のメモリモジュール3をコネクタで接続する形態を例示する。図23の〈A〉は図22のモジュールデータ端子24Lの位置での縦断而を想定し、図23の〈B〉は図22のモジュールデータ端子24Rの位置での縦断面を想定している。図23の

(A) においてデータ信号配線112はマザーボード~01からコネクタ300のデータコネクタ端子301し及びモジュールデータ端子24Lを介してメモリモジュール3のモジュールデータ配線15に接続される。前記モジュールデータ配線15はモジュール基板10上で路が折り返され、図23の(B)に例示されるように、その隣のモジュールデータ端子24Rに至り、コネラに、タ300のデータコネクタ端子301Rからマザーボード101の電源配線108との接続態様については特に図示はしないが、図21の(B)と同様に、マザーボード101の電源配線108からコネクタを介してメモリモジュール3のモジュール電源端子に接続すればよい。

【0071】第3のメモリモジュール3によっても、上記同様に、分岐を作ることなくまた配線長の増大を招くことなくデータ信号配線にメモリチップを接続する事ができる。

【0072】 (ダミーメモリモジュール) 図24には第1のメモリモジュール1と共に利用可能なダミーメモリモジュール1Aの平面図、図25にはダミーメモリジュールの側面図が示される。同図に示されるダミーメモリモジュール1Aは図1のメモリモジュール1に対してアドレスバッファチップ11、コマンド・アドレスバッファチャアトレス分配配線19、モジュールクロック分配配線20、終端抗22、23を省略した構成を備える。換言すれば、ダミーメモリモジュール1Aは、モジュール端子がによりに、24L、25Rで代表されるモジュール端子が下ドレス配線16、及びモジュールクロック配線17を有す

る。図24に示されるダミーメモリモジュール1Aは図5及び図4で説明したメモリシステムにおいて、メモリモジュール1の代わりにコネクタ104にA、104Bに装着して利用すれば、信号線112、113、117の経路に分岐を作ることなくまた配線長の増大を招くことなく、メモリシステムのメモリ容量を変更することが可能になる。

【0073】特に図示はしないが、ダミーメモリモジュール1A上の配線15,16,17にチップ11,12,13の入力容量を再現したダミー容量を設ければ、実効的特性インピーダンスを乱さず、波形の乱れを更に抑える事が可能になる。

【0074】図26は第2のメモリモジュール2と共に利用可能なダミーメモリモジュール2Aを示し、(A)は a - a 断面図、(B)は拡大表面図、(C)は拡大表面図、(C)は拡大表面図である。図26のダミーメモリモジュール2Aは、タップ11等のデバイスが搭載されていない構成を有よった。要するに、モジュールを加入15で代表されるモジュール配線の貫通孔200によるモジュール配線の貫通孔200によるモジュール配線の関連孔200によるモジュールの対象を行ったとなった。図21のメモリシステムに対しいコール2の代わりに前記ダミーメモリ記録をでしているの対している。図21のメモリシステムに対しいコール2Aを用いれば、分岐を作ることなく、また配置を変更する事が可能になる。

【0075】図27には第3のメモリモジュール3と共に利用可能なダミーメモリモジュール3Aが示される。同図に示されるメモリモジュール3Aは、図22に示されるメモリモジュール3C対してメモリチップ115のデバイスが搭載されていない構成を有する。要するに、モジュール基板10の表面に24L、25Rで代表されるモジュール職子対、15で代表されるモジュール配線が設けられて構成されている。第3のメモリモジュール3Aを用いれば、分岐を作ることなく、また配線長の増大を招くごく、メモリシステムのメモリ容量を変更する事が可能になる。

【0076】 (終端用メモリモジュール) 図28は第1のメモリモジュール1に終端抵抗を搭載して成る 終期 のメモリモジュール1 Bを示し、(A) は部分平面図、(B) は側面図である。図28に示されるメモリモジュール3 Bは、図1のモジュール端子24 L、24 R等を取り除き、残りのモジュール端子24 Lなどに接続されたモジュールデータ配線15などに終端抵抗106人を接続し、この終端抵抗106人を接続して構成される。図28の(B) に示されるようにモジュール基板10の 裏面側も同様に構成される。

【0077】図29は図24のダミーメモリモジュール

1 Aに対応される終端用のダミーメモリモジュール1 Cを示す。図24のダミーメモリモジュールに対してモジュール端子対24L、24R等の一方のモジュール端子24Lなどに接続されたモジュールデータ配線15などに終端抵抗106Aに終端電源端子30を接続して構成される。

【0078】図4のメモリシステムにおいて前記メモリモジュール1の代わりに図28に示されるメモリモジュール1B又は図29に示されるメモリモジュール1Cを用いれば、マザーボード101上の終端抵抗106を使うことなく、マザーボード101上の信号配線112、113、117をメモリモジュール上で終端できる。

【0079】図30は図19の(A)に示されるメモリモジュール2に終端抵抗を搭載して成る終端用のメモリモジュール2Bを示し、(A)はaaa断面図、(B)は拡大表面図、(C)は拡大裏面図である。図30に示されるメモリモジュール2Bは、図19のモジュール端子14L、24R等の一方のモジュール端子24Lを接続されたモジュールデータ配線15などに終端抵抗106Aを接続し、この終端抵抗106Aに終端電源端子30を接続して構成される。

【0080】図21のメモリシステムにおいてメモリモジュール2の代わりに前記終端用メモリモジュール2Bを利用すれば、マザーボード101上の終端抵抗106を使うことなく、信号配線112をメモリモジュール上で終端する事が可能となる。別の信号配線113.117についても同様の構成を採用する事が可能である。

【0081】図31は図22に示されるメモリモジュール3に終端抵抗を搭載して成る終端用のメモリモジュール3Bを示す。図31に示されるメモリモジュール3Bは、図22のモジュール端子対24L、24R等ののモジュール端子24Lなどに接続されたモジュールデータ配線し、この終端抵抗106Aを接続し、この終端抵抗106Aに終端電源端子30を接続して構成される。図22に示されるメモリモジュール3の代わりに前記終端川メモリモジュール3Bを利用すれば、マザーボード101上の終端抵抗106を使うことなく、信号配線112などをメモリモジュール上で終端する事が可能となる。

【0082】 《コネクタのその他の形態》図32及び図33には図7及び図8の前記コネクタ104A. 104 Bの別の形態が例示される。図32はデータ信号線11 2に接続する部分を断面で4示し、図33は電源線10 8に接続する部分を断面で示す。コマンド、アドレス信号線113、クロック信号線117に接続する部分は例えば図33のように構成される。

【0083】要するに、図32、図33の構成は図7、図8のコネクタ104A, 104Bを上下2分割で着脱

可能に構成して、メモリモジュール1、1A、1Bの装 着を容易化したものである。

【0084】即ち、コネクタ104Aを104Aaと1 04Abに2分割し、分割片104Aaの底面には凸条 に形成された1条のコネクタ端子部104Apが設けら れ、分割片104Abの上面には凹条に形成された1条 のコネクタ端子部104Agが設けられる。同様に、分 割片104Baの底面には凸条に形成された2条のコネ クタ端子部 1 0 4 B p 1 , 1 0 4 B p 2 が 設けられ、分 割片104Bbの上面には凹条に形成された2条のコネ クタ端子部104Bbl. 104Bg2が設けられる。 【0085】図32において、前記コネクタ端子部10 1Ap、104Agのデータ信号線112に対応する部 分では、コネクタ内蔵配線135a. 135bによって データ信号配線112がコネクタ端子列130の対応端 子に導通可能にされる。また、図33において、前記コ ネクタ端子部104Ap、104Agの電源配線108 に対応する部分ではコネクタ内蔵配線 137a, 137 bによって電源配線 108がコネクタ端子列 130の対 応端子に導通可能にされる。コマンド・アドレス信号配 線113、クロック信号線117に接続するコネクタ1 04Aa、104Abの部分も図33の場合と同様にさ れる。

【0086】更に、図32に示されるようにコネクタ1 04Bの分割片し04Baにおけるコネクタ端子列13 1と132のデータ信号線112に対応する対応端子は コネクタ内蔵配線し33、134によって相互に導通さ れ、実質的に図7と同様に構成される。また、図33に おいて、前記コネクタ端子部104Bp1、104Bg 1の電源配線108に対応する部分ではコネクタ内蔵配 線138a.138bによって電源配線108がコネク 夕端子列131の対応端子に導通可能にされる。同様 に、前記コネクタ端子部104Bp2、104Bg2の 電源配線108に対応する部分ではコネクタ内蔵配線1 39a, 139bによって電源配線108がコネクタ端 子列132の対応端子に導通可能にされる。コマンド・ アドレス信号配線113、クロック信号線117に接続 するコネクタ101Ba、104Bbの部分も図33の 場合と同様にされる。

【0087】図32及び図33のコネクタを用いたメモリシステムにメモリモジュールを装着する作業は次の通りである。例えば、メモリモジュール 1の左右のモジュール端子にコネクタ分割片104Baのコネクタ端子列130とコネクタ分割片104Baのコネクタ端子列132とコネクタ分割片104Baのコネクタ端子列132とコネクタ分割片104Baのコネクタ端子列131を結合する。このようにして、必要な数のメモリモジュールを横に直列に結合した後、メモリモジュールを横に直列に結合した後、メモジュールに結合されたコネクタ分割片104Aaのコネク

タ端子104Apを対応するコネクタ分割片104Abのコネクタ端子104Agに結合すると共に、メモリモジュールに結合されたコネクタ分割片104Baのコネクタ端子104Bp1、104Bp2を対応するコネクタ分割片104Bbのコネクタ端子104Bg1、104Bg2に結合する。これにより、メモリモジュールの設置作業に必要となる空間がメモリシステムの上方空間のみとなるので、メモリシステムの周囲に他の装置を設置したり、メモリシステムを壁で囲まれた場所に設置する事ができる。

【0088】図34にはコネクタの機能を一部備えたメ モリモジュールの例が示される。同図に示されるメモリ モジュール1Cは、図1のメモリモジュール1に、図3 3のコネクタ端子列132に相当する機能を持つコネク タ端子列132Eと前記コネクタ端子部104Bp2に 相当する機能を持つコネクタ端子部1048 p E とを付 加して構成される。コネクタ端子列132日はモジュー ルデータ配線15に接続され、コネクタ端子部104B pEはモジュール電源配線、モジュールコマンド・アド レス配線16、及びモジュールクロック配線17に接続 される。前記コネクタ端子部104BpEに対応してマ ザーボード101にはコネクタ104日が配置される。 図34の構成を採用することにより、メモリモジュール 設置作業において図32及び図33の構成に比べてメモ リモジュールをマザーボードに接続する作業量を低減で きる。更にメモリシステムの部品点数も削減でき、メモ リシステムの低コスト化に寄与することも可能であると 考えられる。

【0089】図35はメモリモジュール1に適用可能な 別の形態のコネクタをデータ信号線112に接続する部 分の断面で示す。コネクタ154, 155, 156は、 夫々上向きの凹溝に形成されたコネクタ端子154A. 155A、156Aを有し、メモリモジュールしを起立 させて支持することができる。コネクタ157は下向き の凹溝に形成されたコネクタ端子157A. 157Bを 有し、起立された一対のメモリモジュールトに挿入され る。マザーボード101上データ信号配線112は、コ ネクタ内配線151a.154bを介してコネクタ端 f 154Aに、コネクタ内配線155a, 155bを介し てコネクタ端子155Aに、コネクタ内配線156a. 156bを介してコネクタ端子156Aに、コネクタ内 配線157a, 157bを介してコネクタ端子157 A、157Bに、火々結合する。したがって、コネクタ 154, 155, 157にメモリモジュール 1を装着す ると、配線154a、157a、156aが夫々データ 信号線112に導通し、配線154b、157b、15 6 bが夫々データ信号線112に導通する。メモリモジ ュール1は分岐を有すること無くデータ信号配線112 に導通可能になる。

【0090】図36はメモリモジュールしに適用可能な

更に別の形態のコネクタをデータ信号線112に接続す る部分の断面で示す。コネクタ164は上向きの凹溝に 形成されたコネクタ端子164Aを有し、コネクタ16 5は上向きの凹溝に形成されたコネクタ端子165A. 165日を有し、メモリモジュール1を起立させて支持 することができる。コネクタ166は下向きの凹溝に形 成されたコネクタ端子166A、166Bを有し、起立 された一対のメモリモジュール1に挿入される。マザー ボード101上のデータ信号配線112は、コネクタ内 配線164a, 164bを介してコネクタ端子164A に接続する。コネクタ端子165Aと165Bはコネク 夕内配線165a, 165bを介して相互に結合する。 コネクタ端子166Aと166Bはコネクタ内配線16 6a、166bを介して相互に結合する。したがって、 コネクタ164, 165, 167にメモリモジュール1 を装着すると、配線164a、166a、165aが夫 々データ信号線112に導通し、配線164b., 166 b、165bが夫々データ信号線112に導通する。メ モリモジュール!は分岐を有すること無くデータ信号配 線112に導通可能になる。

【0091】図37は図36のコネクタにおける電源配線部分の断面を示す。マザーボード101上の電源配線108は、途中で分岐してコネクタ内配線164c、165cを介して対心するコネクタ端子164A、165Aの電源用端子に接続する。

【0092】図38には図36及び図37のコネクタにメモリモジュールを搭載した状態が示される。このコネクタ164~166を用いれば、分岐を作ることなく、また配線長の増大を招くことなく、データ信号配線にメモリ素子を接続するメモリシステムをマザーボード上に小占有面積で形成できる。図35のコネクタ154~157を用いても同じである。また、コマンド・アドレス信号配線113、クロック信号配線117の接続に関しても図35又は図36のコネクタを用いればよい。

【0093】 《メモリモジュールのその他の形態》 図39の(A) 解視図、(B) 側面図にはメモリモジュールの更に別の形態が示される。同図に示されるメモリモジュール1 Cは前記メモリモジュール1に対して、データ端子対21L、24 Rに代表されるモジュール端子対170L、170 Rがモジュール基板10に対して直交する向きに形成されている点が相異される。

【0094】図40には図39のメモリモジュールを搭載したメモリシステムの一例が示される。マザーボード101上のコネクタとして、特に制限されないが、図36のコネクタ164、165が用いられている。図35のコネクタ154、155、156などを用いてもよい。図36のコネクタ166、図35のコネクタ157などが不用になり、また、メモリモジュールの設置作業に必要となる空間がメモリシステムの上方のみとなるので、メモリシステムの周囲に他の装置を設置したり、メ

モリシステムを壁で囲まれた場所に設置する事ができ る。

【0095】図41及び図42にはメモリモジュールの更に別の例が示される。同図に示されるメモリモジュール1Dは前記メモリモジュール1の一方の面の構成のパッケージ180で封止し、モジュール端子170R、170Lをリード端子としてパッケージ180から外部に引き出して構成される。パッケージには設置方向を支出して構成される。このメモリモジュールの半導体チップが保護されないる。このメモリチップ11などの半導体チップが保護されないるので、取扱いの際に半導体チップが破壊され難い。また、外部の水分やほこりの影響を受け難く、耐久性が向上する。尚、パッケージによる封止構造は前記その他の構成を有するメモリモジュールにも当然適用可能である。

【0096】図43にはメモリモジュールの更にその他の形態が示される。図43に示されるメモリモジュール1 Eは、基板裏面に端子190、191を有する。またモジュール基板10の内部にはモジュール基板10のの配線が通る貫通孔192を有している。モジュールデータ信号配線15は図43の(C)に示すように端1190及び191を結び、その途中、モジュール活板10の表面でメモリチップ11に実質的な一筆書き配線にあるように一筆書き配線経路による接続でなくてよい。尚、コマンド・アドレスレジスタバッフチン12へのモジュールコマンド・アドレス配線16やPLしチップ13へのモジュールクロック配線17に関線201と同様に構成してよい。

【0097】図44は図43のメモリモジュール1Eを 用いたメモリシステムのデータ信号配線部分の断面図を **添し、図45は図43のメモリモジュールしじを用いた** メモリシステムの電源配線部分の断面図を示す。同図に 示すように、端子の高さに段差が設けられ、図中隣り合 うメモリモジュールIEの端子を接続する端子間隔IT がメモリモジュールの幅WMより小さくなっているコネ クタ195が採用される。また、データ信号配線112 は隣り合うメモリモジュールIEの信号端子を接続する コネクタの信号端子の間に分岐することなく配線されて いる。電源配線108は途中で分岐してメモリモジュー ル1Eに接続されている。図43のメモリモジュールし Eはデータ信号配線112に分岐を持たず、また隣り合 うメモリモジュール 1 Eの端子を接続する端子の間隔 I TがメモリモジュールしEの幅WMより小さくなってい るので、配線長を極力短くデータ信号配線112にメモ リチップ11を接続するメモリシステムを実現できる。 【0098】図16にはモジュールデータ配線の別の敷

【0098】図46にはモジュールデータ配線の別の製 設態様が示される。すなわち、メモリモジュール!F

は、モジュール基板10と、前記モジュール基板10の 長手方向に沿って搭載され、夫々複数のチップ接続端子 を有する複数のメモリチップとを備える。図46にはチ ップ接続端子としてチップデータ端子Dmが例示され る。前記モジュール基板10は前記複数のメモリチップ 11のチップデータ端子Dmに対応して設けられた複数 のモジュール接続端子24L. 24Rと、前記モジュー ル接続端子と前記チップ接続端子とを接続するモジュー ルデータ配線15とを有する。前記モジュールデータ配 線 1 5 は直線状に配置された複数個のチップデータ端子 Dmの内の所定のチップデータ端子Dmを迂回して他の 所定のチップデータ端子Dmに接続される。このメモリ モジュール1下によれば、メモリチップ11の縦横に多 数配置されたチップデータ接続端子Dmとモジュールデ ータ配線15との接続を比較的容易に実現することを可 能にする。

【0099】以上本発明者によってなされた発明を実施 形態に基づいて具体的に説明したが、本発明はそれに限 定されるものではなく、その要旨を逸脱しない範囲にお いて種々変更可能であることは言うまでもない。

【0100】例えば、メモリチップはシンクロオスDRAMに限定されず、その他の記憶形式のメモリであってもよい。また、メモリモジュールは以上で説明のコネクタ以外の構成のコネクタを利用してメモリシステムを実現してよい。

【0101】本発明に係るメモリモジュールは、パーソナル・コンピュータ、ワークステーション、或いはサーバといった、大容量メモリを必要とするコンピュータシステムに利用して特に有効である。

[0102]

【発明の効果】本願において開示される発明のうち代表 的なものによって得られる効果を簡単に説明すれば下記 の通りである。

【0103】すなわち、信号反射による信号波形の乱れを抑えて信号伝送の情報性を向上させることができると 共に、アクセス時間の増大を抑制することができるメモ リモジュールを提供することができる。

【0104】また、本発明のメモリモジュールをコンピュータシステムに適用すれば、メモリシステムの周波数を向上しても、信号波形が乱れることなく、またレーテンシも抑えて高速データ伝送する事が可能となるので、コンピュータシステムによるデータ処理速度を向上する事ができる。

【図面の簡単な説明】

【図1】本発明による第1のメモリモジュールの平面図である。

【図2】本発明による第1のメモリモジュールの側面図 である。

【図3】図1のメモリモジュールにおけるメモリチップ に関する布線の例を示す説明図である。 【図4】図1のメモリモジュールを有するメモリシステ ムの平面図である。

【図5】図1のメモリモジュールを有するメモリシステムの正面図である。

【図 6 】図4のメモリシステムの概略的な等価回路図である。

【図7】図1のメモリモジュールに適用可能なコネクタ のデータ配線部分の概略縦断面図である。

【図8】図1のメモリモジュールに適用可能なコネクタ の電源配線部分の概略縦断面図である。

【図9】図1のメモリモジュールに適用可能なコネクタ にメモリモジュールを装着する際の斜視図である。

【図10】図1のメモリモジュールに適用可能なコネクタのにメモリモジュールを装着した状態の断面図である。

【図11】SSTLインタフェースを有する比較例に係るメモリシステムの斜視図である。

【図12】図11の比較例に係るメモリシステムの等価 回路図である。

【図13】メモリチップをシリアル接続したメモリモジュールを直列的に接続した比較例に係るメモリシステムの斜視図である。

【図14】図13の比較例に係るメモリシステムの等価 回路図である。

【図15】図11の形式のメモリシステムにおけるSS TLのシミュレーション回路図である。

【図16】図15のシミュレーション回路におけるライト時とリード時のSSTL信号波形シミュレーション結果を示す説明図である。

【図17】図4で説明したようなメモリシステムのデータ信号に関するシミュレーション回路図である。

【図18】図17のシミュレーション回路におけるライト動作とリード動作のシミュレーション結果を示す説明図である。

【図19】本発明に係る第2のメモリモジュールに関する断面図である。

【図20】第2のメモリモジュールに適用可能なコネク タの説明図である。

【図21】第2のメモリモジュールを装着したメモリシステムの断面図である。

【図22】本発明に係る第3のメモリモジュールの平面 図である。

【図23】第3のメモリモジュールをコネクタで接続する形態を例示する断面図である。

【図24】第1のメモリモジュールと共に利用可能なタ ミーメモリモジュールの平面図である。

【図25】図24のダミーメモリモジュールの側面図で おみ

【図26】第2のメモリモジュールと共に利用可能なダ ミーメモリモジュールの説明図である。 【図27】第3のメモリモジュールと共に利用可能なダミーメモリモジュールの平面図である。

【図28】第1のメモリモジュールに終端抵抗を搭載して成る終端用のメモリモジュールの説明図である。

【図29】図24のダミーメモリモジュールに対応される終端用のダミーメモリモジュールの説明図である。

【図30】図19の(A) に示されるメモリモジュール に終端抵抗を搭載して成る終端用のメモリモジュールの 説明図である。

【図31】図22に示されるメモリモジュールに終端抵抗を搭載して成る終端用のメモリモジュールの説明図である。

【図32】図7及び図8のコネクタに関する別の形態を データ信号線部分に着目して示す断面図である。

【図33】図7及び図8のコネクタに関する別の形態を 電源配線部分に着目して示す断面図である。

【図34】コネクタの機能を一部備えたメモリモジュールを例示する断面図である。

【図35】メモリモジュールに適用可能な別の形態のコネクタをデータ信号線部分に着目して示す断面図である。

【図36】メモリモジュールに適用可能な更に別の形態 のコネクタをデータ信号線部分に看目して示す断面図で ある。

【図37】図36のコネクタにおける電源配線部分に着 目した断面図である。

【図38】図36及び図37のコネクタにメモリモジュールを搭載した状態を示す断面図である。

【図39】下向きのモジュール端子対を備えたメモリモジュールの更に別の形態を示す斜視図である。

【図40】図39のメモリモジュールを搭載したメモリシステムの一例を示す段面図である。

【図41】パッケージによる封止構造を有するメモリモ

ジュールの平面図である。

【図42】図41のメモリモジュール側面図である。

【図43】モジュール基板の中央部にモジュール端子を 有するメモリモジュールの説明図である。

【図44】図43のメモリモジュールを用いたメモリシステムのデータ信号配線部分に着目した断面図である。

【図45】図43のメモリモジュールを用いたメモリシステムの電源配線部分に着目した断面図である。

【図46】メモリモジュールのモジュールデータ配線の 別の敷設態様を示す平面図である。

【符号の説明】

1、1A、1B、1C、1D、1E、1F メモリモジュール

2、2A、2B メモリモジュール

3、3A、3B メモリモジュール

10 モジュール基板

11 メモリチップ

12 コマンド・アドレスバッファチップ

13 PLL+yJ

15 モジュールデータ配線

16 モジュールコマンド・アドレス配線

17 モジュールクロック配線

19 モジュールコマンド・アドレス分配配線

20 モジュールクロック分配配線

24L, 24R データ端子対

25L, 25R コマンド・アドレス端子対

26L, 26R クロック端子対

101 マザーボード

104A, 1043B コネクタ

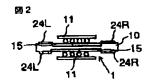
108 電源配線

112 データ信号配線

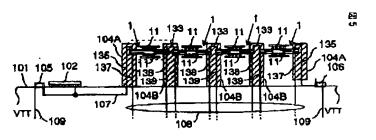
113 コマンド・アドレス信号配線

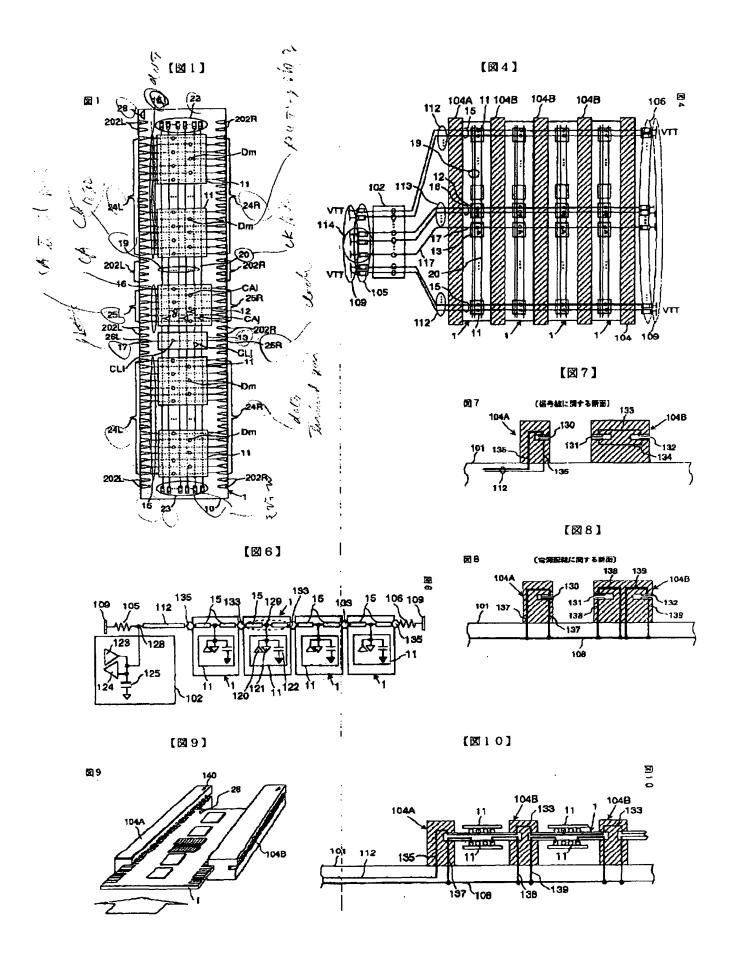
117 クロック信号配線

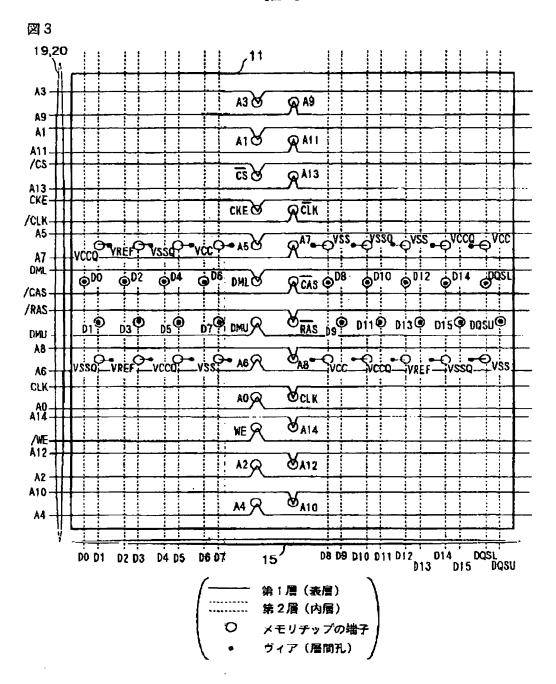
[図2]



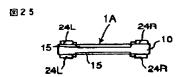
【図5】

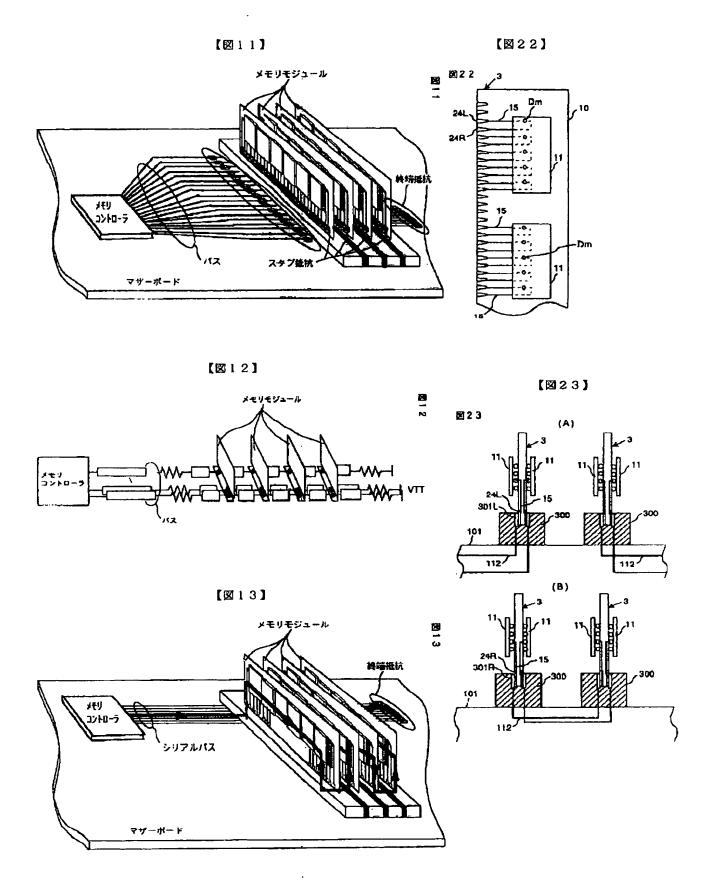




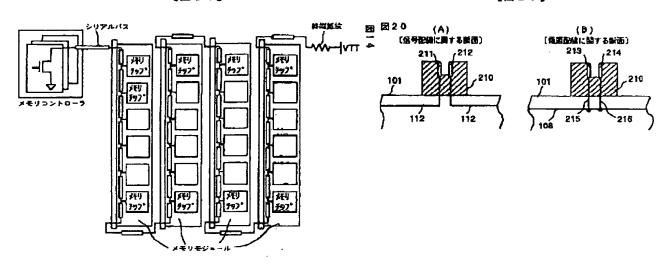


【図25】

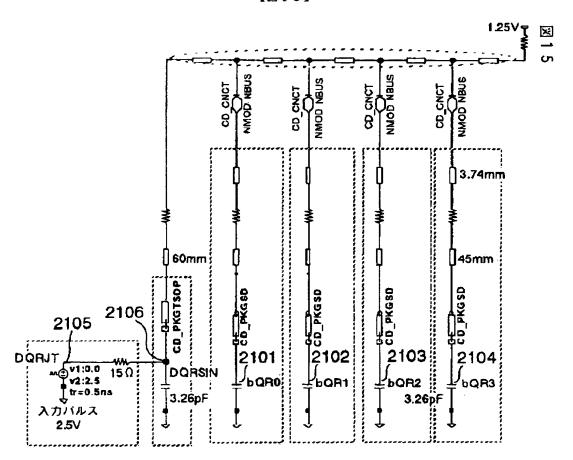


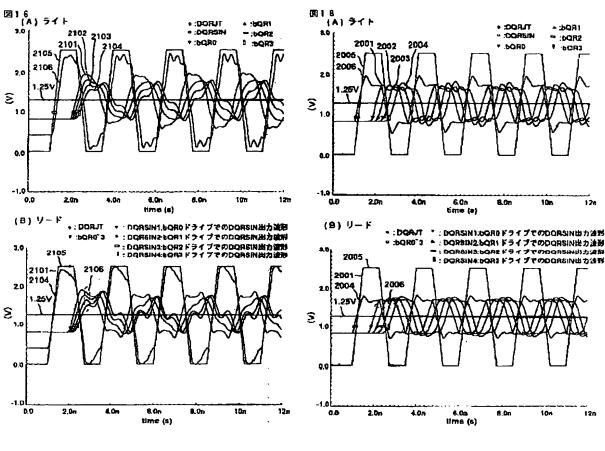


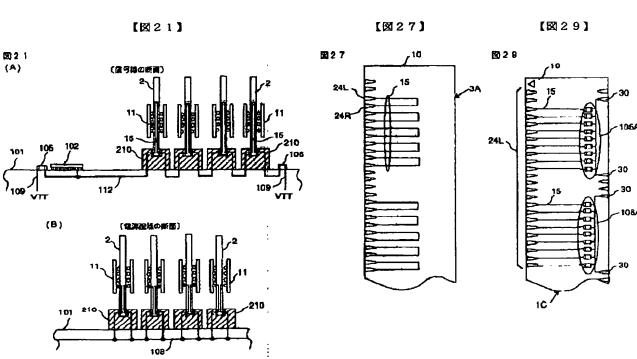
【図20】

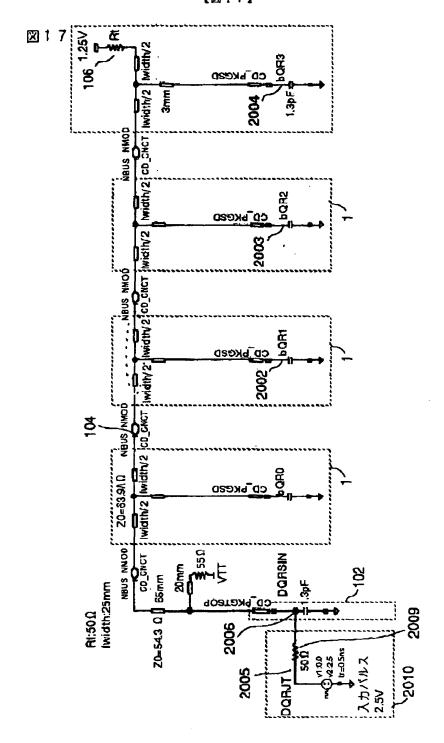


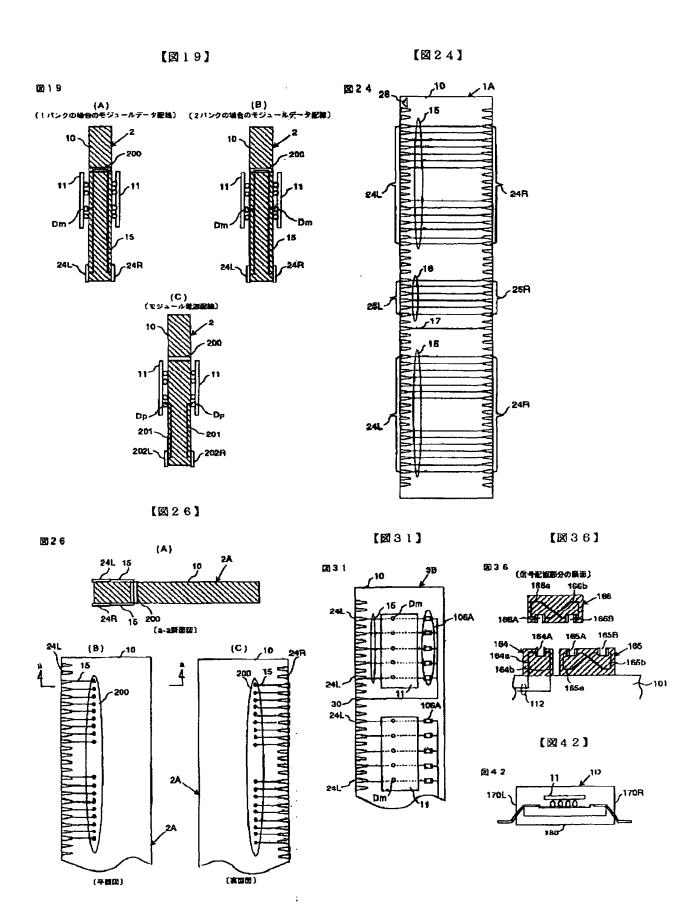
【図15】

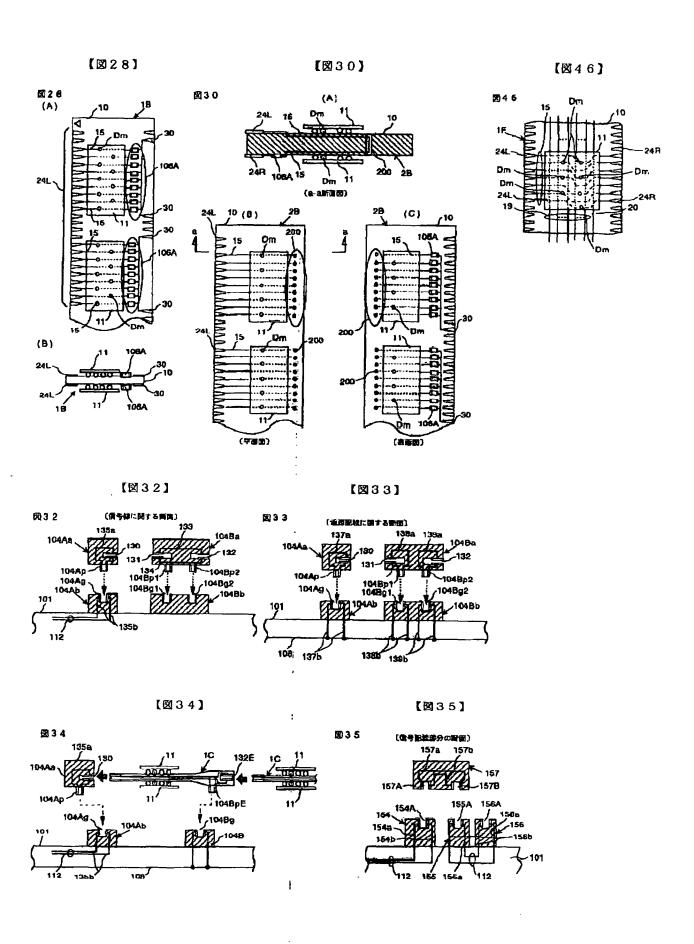


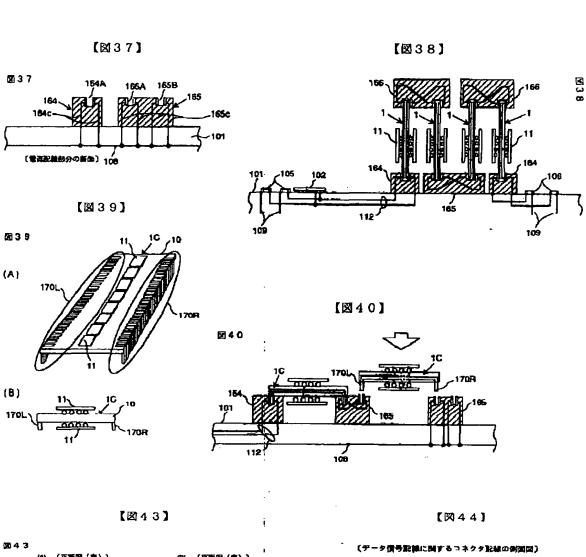


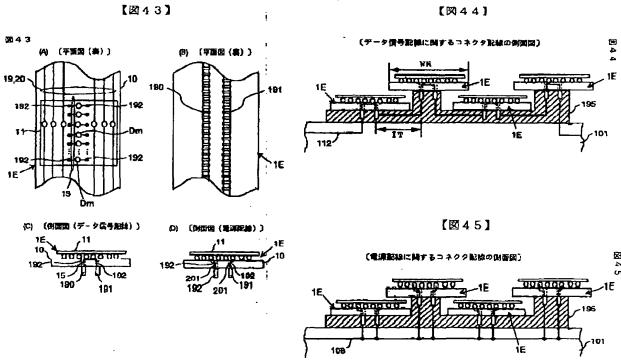


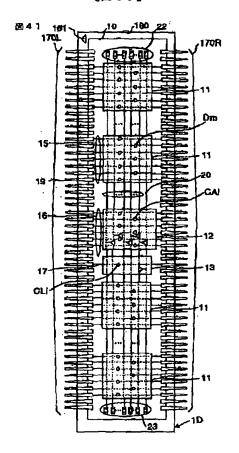












フロントページの続き

(51) Int. C1. 7

識別記号

F 1

ラーマコード(参考)

(72)発明者 堀口 真志

HOIL 25/18

東京都小平市上水本町五丁目20番1号 株 式会社日立製作所半導体グループ内 (72)発明者 西尾 洋二

東京都小平市上水本町五丁目20番1号 株 式会社日立製作所半導体グループ内

Fターム(参考) 5B060 CA03 MM10